#### (19) 日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-181764 (P2000-181764A)

(43)公開日 平成12年6月30日(2000.6.30)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ			テーマコート*(参考)
G06F 1	12/00	501	G06F 1	12/00	501M	5B065
					501H	5B082
	3/06	3 0 1		3/06	301J	
		3 0 2			302J	

審査請求 有 請求項の数6 OL (全 7 頁)

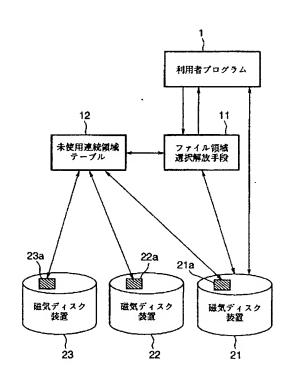
		番箕朗水 有 朝水坝の数 0 し (主 / 貝)				
(21)出願番号	特顯平10-353578	(71)出願人 000004237 日本電気株式会社				
(22)出顧日	平成10年12月11日(1998.12.11)	東京都港区芝五丁目7番1号				
	·	(72)発明者 北村 英司 東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株 式会社内				
		(74)代理人 100108578 弁理士 高橋 韶男 (外3名)				
		Fターム(参考) 5B065 BA01 CC03 CH18				
		5B082 CAD3 CAO8 GA17 JAO4				

# (54) 【発明の名称】 ファイル管理システム

### (57) 【要約】

【課題】 ファイルをディスク装置上に可能な限り連続 配置することができ、これによってディスクアクセス時 間の短縮化を可能にする。

【解決手段】 ファイルとして必要な領域の大きさを決定し、このファイルを要求する利用者プログラム1と、ディスク装置21,22,23内のディスク上に確保可能な複数の未使用連続領域が登録されている未使用連続領域テーブル12を有し、ファイル領域選択解放手段11に、該未使用連続領域テーブル12を参照させて、必要な大きさのファイルが確保可能な未使用連続領域を決定させ、その未使用連続領域をファイルとしてディスク装置21,22,23内に確保させ、未使用連続領域テーブル12からその未使用連続領域の登録を削除させる。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 ディスク装置内のファイルにデータを格納する前に、ファイルのために必要になる領域の大きさを決定し、このファイルを要求する利用者プログラムと、

前記ディスク装置内のファイル配置テーブルにもとづいて、ディスク上に確保可能な複数の未使用連続領域が登録されている未使用連続領域テーブルと、

該未使用連続領域テーブルを参照して、前記必要な大きさのファイルが確保可能な未使用連続領域を決定し、その未使用連続領域をファイルとして前記ディスク装置内に確保し、前記未使用連続領域テーブルからその未使用連続領域の登録を削除するとともに、前記利用者プログラムに前記確保したファイルデータを格納して処理を行わせるファイル領域処理手段とを備えたことを特徴とするファイル管理システム。

【請求項2】 前記ファイル領域処理手段は、前記未使 用連続領域の一部のみをファイルとして前記ディスク装 置内に確保した場合には、その確保した一部を除く余剰 部分を前記未使用連続領域テーブルに登録することを特 徴とする請求項1に記載のファイル管理システム。

【請求項3】 前記ファイル領域処理手段は、前記ファイルに格納されたデータの前記処理後に、前記利用者プログラムからの通知を受けて、前記ディスク装置内のファイルの領域を解放することを特徴とする請求項1に記載のファイル管理システム。

【請求項4】 未使用連続領域が多数ある場合には、前記未使用連続領域テーブルを複数用意して、これらを未使用連続領域の大きさによって使い分けることを特徴とする請求項1に記載のファイル管理システム。

【請求項5】 前記ファイル領域処理手段は、前記解放 した領域を未使用連続領域として未使用連続領域テーブ ルに登録することを特徴とする請求項3に記載のファイ ル管理システム。

【請求項6】 前記ファイルが、ディスク装置内にデータを一時的に格納するための作業ファイルまたは永久的 に格納するための永久ファイルであることを特徴とする 請求項1乃至請求項3のいずれかに記載のファイル管理システム。

### 【発明の詳細な説明】

## [0001]

【発明の風する技術分野】この発明は、磁気ディスク装置等において、作業ファイルなどを連続配置可能に管理するファイル管理システムに関する。

#### [0002]

【従来の技術】コンピュータ装置に設けられる記憶手段として、データの書き換えが可能な磁気ディスク装置などのディスク装置が広く使用されている。このディスク装置ではデータは一定の区切を有し、ファイルと呼ばれるデータ集合を単位として管理され、このデータ集合は

他のデータと区別するためにファイル名を持っている。 また、一般に、コンピュータのディスク装置上のファイ ルは、読み書きを繰り返すうちに不連続な領域に配置さ れ易くなり、この場合にも、ディスクヘッドがその読み 書きを指定された各ファイルごとに行うことになる。

#### [0003]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、かかる 従来のファイル管理方法にあっては、ファイルが不連続 に配置されている場合に、指定したファイルがディスク 装置のどの位置にあるかを走査によって検出するとき、 ディスク装置内の連続した領域に配置されたファイルを 走査する場合に比べて、ディスクヘッドの移動量が大き くなり、データの入出力に要する時間が著しく長くなる という課題があった。

【0004】この発明は前記のような課題を解決するものであり、ファイルをディスク装置上に可能な限り連続配置することができ、これによってディスクアクセス時間の大幅な短縮を図るとともに、ディスクヘッド装置の耐外性を向上できるファイル管理システムを得ることを目的とする。

#### [0005]

【課題を解決するための手段】前記目的遠成のため、請求項1の発明にかかるファイル管理システムは、ディスク装置内のファイルにデータを格納する前に、ファイルのために必要になる領域の大きさを決定し、このファイルを要求する利用者プログラムと、前記ディスク装置内のファイル配置テーブルにもとづいて、ディスク上に確保可能な複数の未使用連続領域が登録されている未使用連続領域テーブルとを有し、ファイル領域選択解放手段に、前記未使用連続領域テーブルを参照させて、前記が決定させ、その未使用連続領域をファイルとして前記ディスク装置内に確保させ、前記未使用連続領域テーブルからその未使用連続領域の登録を削除させるとともに、前記利用者プログラムに前記確保したファイルデータを格納して処理を行わせるようにしたものである。

【0006】また、請求項2の発明にかかるファイル管理システムは、前記ファイル領域処理手段により、前記未使用連続領域の一部のみをファイルとして前記ディスク装置内に確保した場合に、その確保した一部を除く余剰部分を前記未使用連続領域テーブルに登録するようにしたものである。

【0007】また、請求項3の発明にかかるファイル管理システムは、前記ファイル領域処理手段により、前記ファイルに格納されたデータの前記処理後に、前記利用者プログラムからの通知を受けて、前記ディスク装置内のファイルの領域を解放するようにしたものである。

【0008】また、請求項4の発明にかかるファイル管理システムは、未使用連続領域が多数ある場合に、前記未使用連続領域デーブルを複数用意して、これらを未使

用連続領域の大きさによって使い分けるようにしたものである。

【0009】また、請求項5の発明にかかるファイル管理システムは、前記ファイル領域処理手段により、前記解放した領域を未使用連続領域として未使用連続領域テーブルに登録するようにしたものである。

【0010】また、請求項6の発明にかかるファイル管理システムは、前記ファイルを、ディスク装置内にデータを一時的に格納するための作業ファイルまたは永久的に格納するための永久ファイルとしたものである。

#### [0011]

【発明の実施の形態】以下、この発明の実施の一形態を図について説明する。図1はこの発明のファイル管理システムを示すブロック図であり、同図において、1は利用者プログラムであり、これがディスク装置としてのディスク装置21~23のうち、例えばディスク装置21内のファイルとしての作業ファイルにデータを格納する前に、この作業ファイルのために必要になる領域の大きさを決定し、この作業ファイルを要求するように機能する。また、12は未使用連続領域テーブルで、これが前記ディスク装置21~23内のファイル配置テーブル21a,22a,23aにもとづいて、ディスク上に確保可能な複数の未使用連続領域を登録している。

【0012】さらに、11はファイル領域処理手段としてのファイル領域選択解放手段で、これが未使用連続領域テーブル12を参照して、前記必要な大きさのファイルが確保可能な未使用連続領域を決定し、その未使用連続領域をファイルとして前記ディスク装置21~23内に確保し、前記未使用連続領域テーブル12からその未使用連続領域の登録を削除するとともに、前記利用者プログラム1に前記確保したファイルデータを格納して処理を行わせるように機能する。なお、前記作業ファイルは、複数の磁気ディスク装置21~23にまたがって配置することができないものとする。

【0013】次に、利用者プログラム1がデータを作業ファイルに格納し、そのデータに対し何らかの処理を行う一連の処理を概念的に説明する。未使用連続領域テーブル12の内容は図2(a),(b),(c)に示す通りであり、未使用連続領域テーブル12には、それぞれの磁気ディスク装置21~23内のファイル配置テーブル21a,22a,23aにもとづいて、それぞれの磁気ディスク上の確保可能な連続した領域(以下、未使用連続領域と呼ぶ)が複数個(図2では4個)登録されている。利用者プログラム1が作業ファイルにデータを格納する前に、利用者プログラム1は、作業ファイルのために必要になる領域の大きさを決定し、ファイル領域選択解放手段11~必要な大きさの作業ファイルを要求する。

【0014】このため、ファイル領域選択解放手段11は未使用連続領域テーブル12を参照し、その必要な大

きさの作業ファイルを確保可能な未使用連続領域を決定し、その領域を作業ファイルとして確保し、利用者プログラム1へその領域の位置を通知する。ここでは磁気ディスク装置21内に作業ファイルの領域を確保したものとする。未使用連続領域テーブル12からはその確保された領域の登録は削除されるが、その未使用連続領域の一部のみを、作業ファイルとして確保した場合は、ファイル領域選択解放手段11は作業ファイルとして確保した一部を除く余剰部分を、未使用連続領域テーブル12に登録(更新)する。

【0015】続いて、利用者プログラム1はファイル領域選択解放手段11によって確保された領域にデータを格納して、処理を行なう。利用者プログラム1による処理終了後は作業ファイルに格納されたデータは不要になるため、利用者プログラム1からは、使用した作業ファイルが不要になったことを、ファイル領域選択解放手段11に通知し、ファイル領域選択解放手段11はその通知を受けると、作業ファイルの領域を解放する。ファイル領域選択解放手段11は解放した領域を未使用連続領域テーブル12に登録(更新)する。

【0016】続いて、利用者プログラム1の処理につい て、この発明での作業ファイルの領域確保と解放手順 を、図3のフロー図を使用して説明する。また、未使用 連続領域テーブル12として図2を使用し、利用者プロ グラムは合計サイズが既知であるデータを計算機外から 入力して作業ファイルに格納し、この作業ファイルに格 納されたデータを参照しながら何らかの処理を行い、そ の処理結果を計算機外へ出力して終了する場合について 説明する。利用者プログラムは、作業ファイルへのデー タの格納を開始する際に (ステップS1) 、そのデータ の合計サイズを作業ファイルのために必要となる領域の 大きさとして決定し、ファイル領域選択解放手段11へ 通知し、必要な大きさの作業ファイルを要求する(ステ ップS2)。ファイル領域選択解放手段11は磁気ディ スク装置21,22,23内のどの領域を作業ファイル として確保するか決定するため、未使用連続領域テーブ ル12を参照する(ステップS3)。

【0017】未使用連続領域テーブル12には、磁気ディスク装置21,22,23内の未使用連続領域について、図2に示すように、領域の大きさ、磁気ディスク装置名、磁気ディスク装置名、磁気ディスク装置内の位置が格納されている。作業ファイル領域選択解放手段11は、未使用連続領域テーブル12に登録された領域の中から、利用者プログラムから通知された大きさよりも大きい領域のうち、最小の領域を選択し(ステップS4)、利用者プログラムから通知された大きさの分だけ領域を確保し(ステップS5)、選択した領域を利用者プログラムへ通知して(ステップS6)未使用連続領域テーブル12からその領域の登録を削除する(ステップS7)。ここで、選択した領域の大きさが必要な大きさでない場合には(ステップ

S8)、確保した領域の余剰部分があれば余剰部分について未使用連続領域テーブル12に登録する(ステップS9)。一方、必要な大きさである場合には、利用者プログラムが作業ファイルに対して処理を実行する(ステップS10)。

【0018】こうして、利用者プログラムが作業ファイ ルに対する処理を完了すると、作業ファイルに格納され ているデータは不要になる。利用者プログラムはデータ が不要になった時点で、使用した作業ファイルが不要に なったことを、ファイル領域選択解放手段11に通知す る (ステップS11)。ファイル領域選択解放手段11 はその通知を受けて、その作業ファイルの領域を解放す る(ステップS12)。ここで、解放した領域は未使用 連続領域テーブル12に登録されるが、登録する前に未 使用連続領域テーブル12を検索して、その領域に連続 した領域が登録されているかどうかを判断する(ステッ プS13)。解放した領域の後ろに連続した領域が登録 されている場合は、後ろに連続した領域について未使用 連続領域テーブル12から削除し、解放した領域と後ろ に連続した領域の合計をこれから登録する領域の大きさ とする。解放した領域の前に連続した領域が登録されて いる場合は、解放した領域を未使用連続領域テーブル1 2に登録しないで、解放した領域の大きさを、その領域 の前に連続した領域の大きさに加算する (ステップS1 4)。一方、解放した領域に連続した未使用連続領域が ない場合には、その解放した領域をそのまま未使用領域 テーブル12に登録し(ステップS15)、利用者プロ グラムの処理を終了する(ステップS16)。

【0019】次に具体例について述べる。いま、利用者 プログラムが作業ファイルとして5000ビットの領域 をファイル領域選択解放手段11に要求したとする。ビ ットは情報量の最小単位である。この段階で、未使用連 統領域テーブル12は図2(a)に示すように、作業フ ァイル領域確保前の状態であったとする。ファイル領域 選択解放手段11は、未使用連続領域テーブル12を検 索し、5000ビットよりも大きい未使用連続領域のう ち最小のものとして、未使用連続領域番号の3番を選択 し、磁気ディスク装置21の先頭から4423ビットの 位置から5000ビット分を確保する。このとき、3番 に登録されていた領域のうち、磁気ディスク装置21内 の位置9423ビットから702ビット分が余剰部分と して残るので、ファイル領域選択解放手段11は未使用 連続領域テーブル12の3番の登録内容を、領域の大き さ702ビット、磁気ディスク装置内の位置9423ビ ットに変更する。このときの、未使用連続領域テーブル 12は、図2(b)に示すように、作業ファイル領域確 保後の状態になる。

【0020】この利用者プログラムで作業ファイル内の データが不要になったとき、利用者プログラムは、作業 ファイルとして使用していた磁気ディスク装置21の先 頭から4423ビットの位置から5000ビット分が不要になった旨を、ファイル領域選択解放手段11に通知する。ファイル領域選択解放手段11はこの通知された領域を解放する。ここで、解放する領域の終端は磁気ディスク装置21の9422ビットの位置であり、未使用連続領域テーブル12の3番に登録された領域の先頭4423ビットの位置と連続することとなる。この結果、ファイル領域選択解放手段11は未使用連続領域テーブル12の3番の登録内容を、領域の大きさ5702ビット、磁気ディスク装置内の位置4423ビットに変更する。このとき、未使用連続領域テーブル12は、図2(c)に示すように、作業ファイル領域解放後の状態になる。

【0021】なお、前記のような作業ファイルに対し、磁気ディスク装置内の一時的でないデータの置き場所を永久ファイルと呼ぶ。この発明は永久ファイルに対しても適用される。永久ファイルの場合も、作業ファイルの場合とまったく同様にして、ファイル配置の管理が可能である。また、未使用連続領域が多数ある場合、未使用連続領域テーブル12の検索にかかる所要時間が増加する。未使用連続領域テーブル12を複数個用意し、未使用連続領域の大きさによって使用する未使用連続領域テーブルを使い分けると、未使用連続領域テーブルの検索の所要時間の増加を低減することができる。

【0022】図4は3個の未使用連続領域テーブル121、122、123をテーブル部120に設けた場合のファイル管理システムを示すブロック図であり、図5はこの場合のファイル管理手順を詳細に示すフローチャートである。この図4および図5の例について説明すると、まず、利用者プログラム1は作業ファイルへのデータの格納を開始する際に(ステップS21)、そのデータの合計サイズを作業ファイルの大きさとして作業ファイル領域選択解放手段11へ通知し、必要な大きさの作業ファイルを要求する(ステップS22)。ここで、その作業ファイルの領域の大きさが10000ビット以下か否かを判定し(ステップS23)、10000ビット以下の場合には、未使用連続領域テーブル121から領域を検索する(ステップS24)。

【0023】また、領域の大きさが10000ビット以下でない場合には、続いて、作業ファイルの領域の大きさが100000ビット以下か否かを判定し(ステップS25)、100000ビット以下である場合には、未使用連続領域テーブル122から領域を検索する(ステップS26)。一方、ステップS25で100000ビット以下でないと判定された場合には、未使用連続領域テーブル123から領域を検索する(ステップS27)。そして、各未使用連続領域テーブル121、122、123のいずれかから領域を検索した後は、その検索した領域を確保し(ステップS28)、その検索した領域を利用者プログラムへ通知して(ステップS2

9) 、未使用連続領域テーブル121, 122, 123 からその領域の登録を削除する (ステップS30)。

【0024】そして、ここで検索した領域の大きさが必要な領域と等しいか否かを調べ(ステップS31)、等しくない場合には、作業ファイルとして確保した一部を除く余剰領域の大きさが10000ビット以下か否かを判定する(ステップS32)。この判定の結果、10000ビット以下である場合には、未使用連続領域テーブル121に余剰領域を登録し(ステップS33)、一方、10000ビット以下でない場合には、余剰領域の大きさが10000ビット以下か否かを判定し(ステップS34)、100000ビット以下である場合には、未使用連続領域テーブル122に余剰領域を登録し(ステップS35)、一方、100000ビット以下でない場合には、未使用連続領域テーブル123に余剰領域の登録を行う(ステップS36)。

【0025】このような余剰領域の各登録を行った後 は、あるいは検索した領域の大きさが必要な大きさでな い場合には、利用者プログラムが作業ファイルに対して 処理を実行する(ステップS37)。こうして、利用者 プログラムが作業ファイルに対する処理を完了すると、 作業ファイルに格納されているデータは不要になる。利 用者プログラムはデータが不要になった時点で、使用し た作業ファイルが不要になったことを、ファイル領域選 択解放手段11に通知する(ステップS38)。ファイ ル領域選択解放手段11はその通知を受けてその作業フ ァイルの領域を解放する(ステップS39)。ここで、 解放した領域は未使用連続領域テーブル12に登録され るが、登録する前に未使用連続領域テーブル121,1 22, 123を検索して、その領域に連続した領域が登 録されているかどうかを判断する(ステップS40)。 そして、連続した未使用領域がある場合には、連続した 領域を未使用連続領域テーブル121,122,123 からそれぞれ削除し(ステップS41)、続いて、解放 した未使用連続領域に連続した領域のサイズを加算する (ステップS42)。

【0026】続いて、前記の解放した未使用連続領域の大きさが10000ビット以下か否かを判定し(ステップS43)、10000ビット以下である場合には、未使用連続領域テーブル121に解放領域を登録し(ステップS44)、10000ビット以下でない場合には、解放領域の大きさが100000ビット以下か否かを判定し(ステップS45)、100000ビット以下である場合には、未使用連続領域テーブル122に解放領域を登録し(ステップS46)、100000ビット以下でない場合には、未使用連続領域テーブル123に解放領域の登録を行う(ステップS47)。そしてこれらの各登録を行った後、利用者プログラム処理が終了する(ステップS48)。

【0027】この発明では、ファイルの大きさと磁気デ

ィスク内の位置の単位として、情報量の最小単位である ビットを使用している。これに対し、磁気ディスク内の 領域の単位をビットではなく、一定量の情報の集まり

(以下、クラスタと呼ぶ)で管理する場合、未使用領域管理テーブル12に登録される領域の大きさと磁気ディスク装置内の位置もクラスタ単位となる。利用者プログラム1からの領域の要求において、その大きさがクラスタ以外の単位である場合、ファイル領域選択解放手段11はその大きさをクラスタ単位に換算する。

#### [0028]

【発明の効果】以上のように、この発明によれば、ディ スク装置内のファイルにデータを格納する前に、ファイ ルのために必要になる領域の大きさを決定し、このファ イルを要求する利用者プログラムと、前記ディスク装置 内のファイル配置テーブルにもとづいて、ディスク上に 確保可能な複数の未使用連続領域が登録されている未使 用連続領域テーブルとを有し、ファイル領域選択解放手 段に、前記未使用連続領域テーブルを参照させて、前記 必要な大きさのファイルが確保可能な未使用連続領域を 決定させ、その未使用連続領域をファイルとして前記デ ィスク装置内に確保させ、前記未使用連続領域テーブル からその未使用連続領域の登録を削除させるとともに、 前記利用者プログラムに前記確保したファイルデータを 格納して処理を行わせるように構成したので、ファイル をディスク装置上に可能な限り連続配置することがで き、これによってディスクアクセス時間の短縮化を図る とともに、ディスクヘッド装置の耐久性を向上できると いう効果が得られる。また、未使用連続領域が多数ある 場合に、前記未使用連続領域テープルを複数用意して、 これらを未使用連続領域の大きさによって使い分けるよ うにすることで、未使用連続領域テーブルの検索の所要 時間を低減できるという効果が得られる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 この発明の実施の一形態によるファイル管理 システムを示すプロック図である。

【図2】 図1における未使用連続領域テーブルを示す テーブル図である。

【図3】 この発明による作業ファイルの管理手順を示すフロー図である。

【図4】 この発明の実施の他の形態によるファイル管理システムを示すプロック図である。

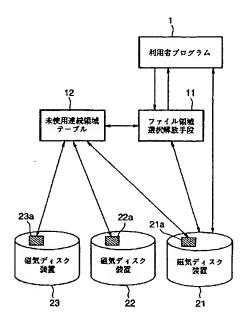
【図5】 図4におけるファイル管理システムの作業ファイルの管理手順を示すフロー図である。

### 【符号の説明】

- 1 利用者プログラム
- 11 ファイル領域選択解放手段(ファイル領域処理手 段)
- 12, 121, 122, 123 未使用連続領域テーブ
- 21, 22, 23 磁気ディスク装置 (ディスク装置)

【図1】

【図2】



・作業ファイル領域確保前

(a)	未使用連続領域番号	1	2	3	4	(なし)
	領域の大きさ(ビット)	23054	1255087	5702	4899	
	領域が存在する 磁気ディスク装置名	23	21	21	22	
	磁気ディスク装置内 の位置(ピット)	347	10590	4423	64	

・作業ファイル領域確保後

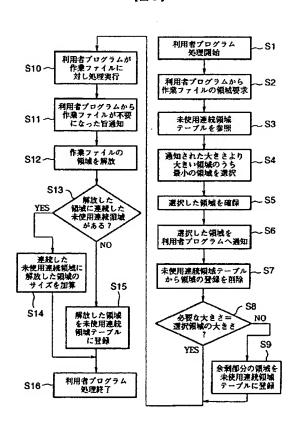
	未使用連続領域書号	1	2	3	4	(なし)
(p)	領域の大きさ(ビット)	23054	1255087	702	4899	
	領域が存在する 磁気ディスク装置名	23	21	21	22	
	磁気ディスク装置内 の位置(ビット)	347	10590	9423	64	

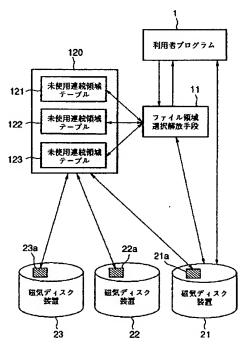
・作業ファイル領域解放後

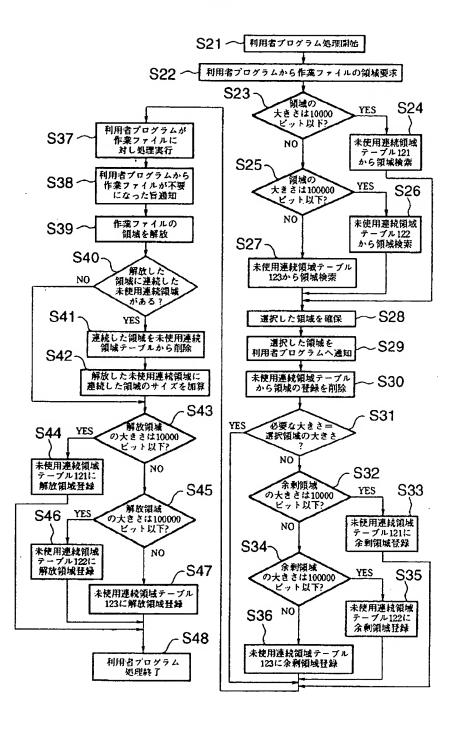
(c)	未使用連続領域書号	1	2	3	4	(なし)
	領域の大きさ(ビット)	23054	1255087	5702	4899	
	領域が存在する 磁気ディスク装置名	23	21	21	22	
	磁気ディスク装置内 の位置(ビット)	347	10590	4423	64	

【図3】

【図4】







# POWERED BY Dialog

File management system for e.g. magnetic disc unit, has unused continuous area table that registers unused continuous areas secured on user program which requires file Patent Assignee: NEC CORP

# **Patent Family**

<b>Patent Number</b>	Kind	Date	<b>Application Number</b>	Kind	Date	Week	Type
JP 2000181764	A	20000630	JP 98353578	A	19981211	200102	В

Priority Applications (Number Kind Date): JP 98353578 A ( 19981211)

#### **Patent Details**

Patent	Kind	Language	Page	Main IPC	Filing Notes
JP 2000181764	Α		7	G06F-012/00	

#### Abstract:

JP 2000181764 A

NOVELTY Before storing data in the file in a disc apparatus, the size of the area which is needed for a file is determined. An unused continuous area table (12) registers the unused continuous areas secured on a user program (1) which requires a file. By referring to the table, the unused continuous area which can secure a file of desired size is determined and is made to secure in the disc apparatus.

DETAILED DESCRIPTION Using the unused continuous area as a file, the unused continuous area is deleted from the table. A file area processor stores the secured file data to the user program.

USE For managing e.g. operation file in e.g. magnetic disc unit.

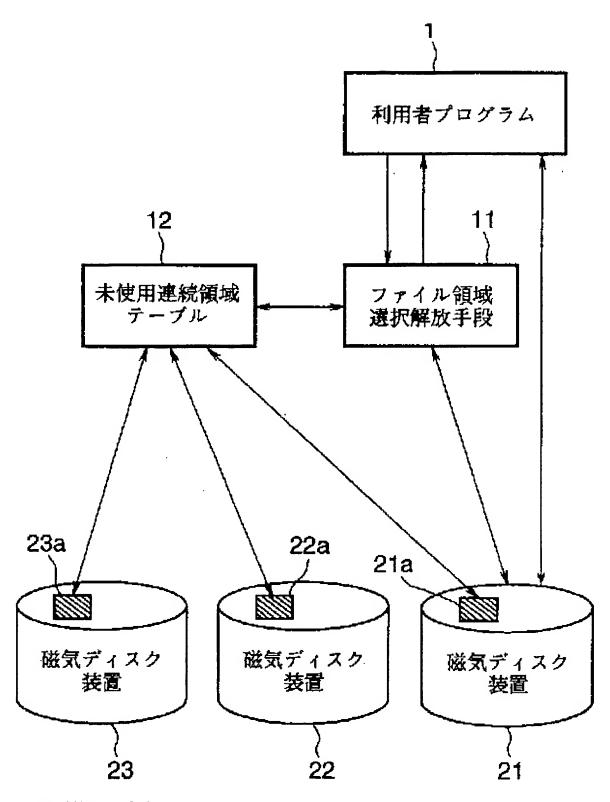
ADVANTAGE Reduces disc access time since continuous distribution of file can be performed, thus prolonging use life of dish head.

DESCRIPTION OF DRAWING(S) The figure shows a block diagram of the file management system.

User program (1)

Unused continuous area table (12)

pp; 7 DwgNo 1/5



Derwent World Patents Index © 2004 Derwent Information Ltd. All rights reserved. Dialog® File Number 351 Accession Number 13526289